

Θεώρημα Θεώρημα της αριθμητικής $A = A_1 *_{\beta} A_2$

μεταξύ των αριθμητικών A_1 και A_2 , που με $\varepsilon_1: B \rightarrow A_1$, $\varepsilon_2: B \rightarrow A_2$,

ητορισμένων $i_1: A_1 \rightarrow A$, $i_2: A_2 \rightarrow A$.

i) i_1 και i_2 είναι ποροπεγκυροί.

ii) Εάν $A'_1 = i_1(A_1)$ και $A'_2 = i_2(A_2)$, με

$$\langle A'_1, A'_2 \rangle = A_1 *_{\beta} A_2 \text{ με } A'_1 \cap A'_2 = i_1 \circ \varepsilon_1(B) = i_2 \circ \varepsilon_2(B).$$

Άπ. Με τη συγκεκρινόμενη αναλογία (ορ. 121-123).

i) Εάν $a \in A_k$, $i_k(a) = j_k(a)N$, με $j_k: A_k \rightarrow A_1 *_{\beta} A_2$ είναι η κανονική απόσταση της διδαχής γράφων.

Εάν $a \neq 1$, η κανονική απόσταση $F(a) = \lambda(a)b \neq 1$,

$$\text{με } \Phi(i_k(a)) = \varphi(j_k(a)) = |\lambda(a)| \circ |b|.$$

Από $|\lambda(a)| \circ |b| \neq 1 = \lambda(a)b \neq 1$, από $\Phi(i_k(a)) \neq 1$, με αυτός $i_k(a) \neq 1$.

ii) Αρχικά $A_1 *_{\beta} A_2 = (A_1 * A_2)/N$, με A'_1, A'_2 μεταξύ των A .

Εάν $u \in A'_1 \cap A'_2$, με μαζίκων $a_1 \in A_1$, $a_2 \in A_2$

$$\text{τ.τ. } a_1 N = u = a_2 N. \text{ Από } \eta \text{ παραδεινόμενα με}$$

κανονική απόσταση $\lambda(a_1)b_1 = u = \lambda(a_2)b_2$, έχουμε

$$\lambda(a_1) = \lambda(a_2) \text{ με } b_1 = b_2.$$

Aπό αρχή $\lambda(a_1) \lambda(a_2)$ και $\lambda(a_2) \lambda(a_1)$ σημαίνει ότι
τις διαφορετικές κανονίες πορεύεται, $\lambda(a_1) = \lambda(a_2)$ πάντα
στην ίδια τάξη 1. Άλλα

$$u = \underset{k}{\overset{N}{\sum}} a_k N = \lambda(a_k) \underset{k}{\overset{N}{\sum}} b_k N = \underset{k}{\overset{N}{\sum}} b_k N,$$

και αυτήν $u = i_k(b_k) \in i_k \circ \varepsilon_k(B)$ για $k=1, 2$.

Αντινοούμε, τα $b \in B$, τ. $\varepsilon_1(b)N \in A'_1$,

και $\varepsilon_1(b)N = \varepsilon_2(b)N \in A'_2$. Άλλα $i_1 \circ \varepsilon_1(B) = i_2 \circ \varepsilon_2(B) \subseteq A'_1 \cap A'_2$.

Άστο το Διώρυγα Κανονιών Μορφών, έχει το αντίστοιχο:

Διώρυγα Εάν συνχέιται με αναγγίγοντας $A_1 *_{\beta} A_2$

έχει παραπόμπη σήμα ταν στην αρχή προς την
συνχέιται παραπόμπη σήμα στο A'_1 ή στο A'_2 .

Oewenya (Higman, Neumann, Neumann).

Θεωρούμε ότι G , μορφής $A \leq G, B \leq G$ και $\varphi: A \rightarrow B$ λειτουργία. Τον μάλιστα όρθιδα H την αποτίχη της G και
κατά την προσέχουμε την συγκεκρινή $t \in H$ τότε γιατί $\varphi = \gamma_t: a \mapsto t a t^{-1}$.

An. Θεωρούμε $\langle u \rangle$ και $\langle v \rangle$ για αίτιο κυριαρχίας όρθιδων,
και οριζόμενη $K_1 = G * \langle u \rangle$, $K_2 = G * \langle v \rangle$.

Θεωρούμε $L_1 = \langle G, u^* A u \rangle \leq K_1$. Για ονομασίαν

g_1, \dots, g_n και a_1, \dots, a_n , $n \geq 1$, με $g_1 \neq 1, a_n \neq 1$,

η ιδέα είναι $g_1 u^* a_1 u g_2 u^* a_2 u \dots g_n u^* a_n u$

είναι μια απλή έκθεση της K_1 , και ονομασία της μορφής L_1 .

Άλλα,

$$L_1 \cong G * u^* A u.$$

Παρόπορα, ταν $L_2 = \langle G, v^* B v \rangle \leq K_2$,

και

$$L_2 \cong G * v^* B v.$$

Θεωρούμε μια λειτουργία $\text{id}_G: G \rightarrow G$ και

$$\delta' = \gamma_v^{-1} \circ \varphi \circ \gamma_u: u^* A u \rightarrow v^* B v,$$

$\delta'(u^* a u) = v^* \varphi(a) v$. Τοτε μάλιστα λειτουργία

$$\delta = \text{id}_G * \delta': L_1 \rightarrow L_2, \quad (\text{Απόνοια})$$

Οειρούπτ $H = K_1 *_{\mathbb{Z}} K_2$. Αντι να οειρούμε, περισσότερα με L_1 ,
 και H μεταξύ των ομοράδων περιορίζεται στην L_1 ,
 αλλά όχι στην A' ή στην G' περιορίζεται στην A ή στην G .
 Ταυτόπτης είναι A, G ή A', G' . Τώρα, για κάθε
 $a \in A$, η ιδιότητα ταυτόπτης είναι ότι $a \in H$ ή $a \in v^{-1} \varphi(a) v$. Οειρούπτ $t = vu^{-1} \in H$, και
 εξορίζεται $\varphi(a) = vu^{-1} a u v^{-1} = t a t^{-1}$.

Οειρούμα (Higman, Neumann, Neumann)

Κατά αριθμούς ομάδα G διαλέγεται περιορίζεται στην
 μοράδα μιας ομάδας H η οποία διατίθεται.

Απ Αναρτήστε τη συχνή με G : $1 = g_0, g_1, g_2, \dots, g_n, \dots$

Οειρούπτ $H = G * F$, $F = \mathbb{Z} * \mathbb{Z}$ ή γενικότερα x, y ,

και με μοράδα με H :

$$A = \langle y, x^{-1}y x, \dots, x^{-n}y x^n, \dots \rangle$$

$$B = \langle x, g_1 y^{-1} x y, g_2 y^{-2} x y^2, \dots, g_n y^{-n} x y^n, \dots \rangle$$

$H \cdot A$ είναι σύνθετη περιορίζεται στην y ,

και $\varphi: x^{-n}y x^n \mapsto g_n y^{-n} x y^n$ είναι περιορίζεται στην y .

Ανώ το θέμα, μιαχτη σάσα H^{-1} των μεταξών
με H και τα αντίστοιχα $t \in H$ ι.ω. $\varphi(a) = t a t^{-1}$
για κάθε $a \in A$.

Οι διαγραφές $\langle y, t \rangle \leq H^{-1}$ μεταξύ των G .

Επομένη $x = \varphi(y) = t y t^{-1} \in \langle y, t \rangle$. Ενισχύοντας
τα κάτια, $t x^{-n} y x^n t^{-1} = \varphi(x^{-n} y x^n) = g_n y^{-n} x y^n$.

Άρα $g_n \in \langle x, y, t \rangle = \langle y, t \rangle$. //

Πόριμα Εάν G είναι αριθμητική σάσα, τα μιαχτη σάσα H
με G γενικώς είναι ωριμά, για κάθε $n \geq 1$, n H μεταξών
αντίστοιχα n ταυτότητα μεταξών αντίστοιχα n . //

Συγκαριστείτε ότι για κάθε πολύτυπη και πολύτυπη αριθμητική
μιαχτη σάσα με G γενικώς μεταξύ των στοχατικών μεταχειρίσματος
αντίστοιχα για τα αντίστοιχα λόγια.

Πόριμα Υπάρχουν μη αριθμητικές μεταχειρίσματα
μη αριθμητικών σάσας.